### **Suffix Structures**

Blue 11 - Lecture 01: Dynamic Array & String



## Tóm tắt đề bài

#### Tóm tắt đề bài

- Cho 2 chuỗi phân biệt **s** và **t**.
- Hãy chuyển chuỗi s thành chuỗi t thông qua các phép biến đổi:
  - 1. Automaton: Xóa 1 ký tự bất kỳ trong chuỗi s
  - 2. Array: Hoán đổi vị trí của hai ký tự bất kỳ trong chuỗi s
- Xác định:
  - os transform t?
  - o Nếu chuyển được thì sử dụng phép biến đổi nào ?
  - o Biết rằng số lần biến đổi là không giới hạn

### Mô tả Input/Output

#### <u>Input</u>

- |s| > 0
- |t| > 0
- s <> t
- s và t chỉ gồm chữ cái latin in thường

#### **Output**

- "need tree" nếu không thể biến s thành t
- "automaton" chuyển s thành t được thông qua phép biến đổi số 1
- "array" chuyển s thành t được thông qua phép biến đổi số 2
- "both" nếu cần thực hiện cả 2 phép biển đổi



## Giải thích ví dụ

```
Input
     s = 'automaton'
     t = 'tomat'
Output
     automaton
Giải thích:
     s = 'automaton'
     t = 'tomat'
```

```
Input
    s = 'array'
    t = 'arary'
Output
    array
```

#### Giải thích:

```
s = 'array' \rightarrow swap r với a ta được <math>s = 'arary'

t = 'arary'
```

s = 'both'

Input

```
t = 'hot'
Output
                                                                                               both
Giải thích:
 s = 'both' \rightarrow xoonup x
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           \rightarrow swap (o,h) thì s = 'hto'
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   \rightarrow swap (t, o) và s =
       'hot' = t
```

```
Input
    s = 'need'
    t = 'tree'
Output
    need tree
```

**Giải thích**: để biến s thành t thì trong s phải có ít nhất 1 chữ r và 1 chữ t  $\rightarrow$  không có cách nào biến đổi s thành t được.



## Hướng dẫn giải

#### Nhận xét

- TH1: Nếu 1 kí tự nào đó có trong t mà không có trong s →
   'need tree'
- TH2: Nếu 1 kí tự có trong s mà không có trong t thì xóa kí tự đó đi → 'automaton'
- TH3: Nếu thứ tự xuất hiện của các ký tự trong t không khớp
   với s → 'array'
- TH4: Kết hợp TH2 + TH3 → 'both'

```
Để giải quyết trường hợp TH1 ('need tree') và TH2('automaton'):
```

- Tạo mảng đếm tần suất của các kí tự trong chuỗi s và t:
   cnt\_s và cnt\_t
- Đối với từng kí tự x trong bảng chữ cái latin (26 chữ cái):
  - Néu cnt\_t[x] > cnt\_s[x] → 'need tree'
  - Ngược lại: cnt\_t[x] < cnt\_s[x] → 'automaton'</p>

#### Input

s = 'automaton'

t = 'tomat'

#### Output

automaton

#### Minh họa mảng cnt\_s và cnt\_t cho trường hợp 1 và 2:

	а	b	С	d	е	f	g	h	i	j	k	1	m	n	0	р	q	r	s	t	u	V	W	X	У	Z
index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25
cnt_s	2												1	1	2					2	1					

	а	b	С	d	е	f	g	h	i	j	k	I	m	n	o	р	q	r	S	t	u	V	w	x	у	Z
index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25
cnt_t	1												1		1					2						

- Để giải quyết trường hợp TH3 'array':
  - o Gọi match là vị trí xuất hiện của ký tự trước đó của t trong s
  - o Duyệt qua từng ký tự t[i] trong chuỗi t
  - Tìm vị trí xuất hiện đầu tiên của t[i] trong s mà xuất hiện sau match
  - Nếu các vị trí này tăng dần nghĩa là các ký tự này đã đúng vị trí, ta không cần đổi chỗ. Ngược lại ta kết luận "array"
- Trường hợp TH4 'both': nếu cần cả 'automaton' và 'array'

```
Độ phức tạp: O(max(length(s), length(t))
```

#### Minh họa trường hợp 3 (cần array)

i	t[i]	<pre>id t in s   (find first occurrence of t[i] in s from match+1)</pre>	match	S	array
			-1	array	False
0	а	0	0	<del>a</del> rray	False
1	r	1	1	<del>ar</del> ray	False
2	а	3	3	array	False
3	r				True
4	у				

#### Minh họa trường hợp 3 (không cần array)

i	t[i]	<pre>id t in s   (find first occurrence of t[i] in s from match+1)</pre>	match	S	array
			-1	automaton	False
0	t	2	2	automaton	False
1	0	3	3	automaton	False
2	m	4	4	automaton	False
3	а	5	5	automaton	False
4	t	6	6	automaton	False



# Mã giả

### Mã giả

```
#input
read s, t
cnt_s, cnt_t = [0] * 26
for char in s:
   cnt_s[c] += 1
for char in t:
   cnt_t[c] += 1
automaton = array = need_tree = False
```

```
#case 1,2
for i := 0 to 25 do:
   if cnt_s[i] > cnt_t[i]:
       automaton = True
   if cnt_s[i] < cnt_t[i]:
       need_truee = True</pre>
```

### Mã giả

```
#case 3
match = -1
for i := 0 to len(t) - 1 do:
   id = find first of t[i] in s after match
   if id != -1:
     match = id
   else: # id == -1
     array = True
```

```
#print result
if need tree:
 print("need tree")
elif automaton and array:
 print("both")
elif automaton:
 print("automaton")
else:
 print("array")
```

# Thank you